

5

10 **Verfahren und Vorrichtung zur Anpassung von Funktionen zur Steuerung von Betriebsabläufen**

Stand der Technik

15 Die Erfindung geht aus von einem Verfahren und einer Vorrichtung zur Anpassung von Funktionen zur Steuerung von Betriebsabläufen, insbesondere bei einem Fahrzeug, gemäß den Oberbegriffen der unabhängigen Ansprüche. Ebenso geht die Erfindung von einem entsprechenden Steuergerät sowie einem entsprechenden Computer für die Funktionsentwicklung und mit dem damit zusammenhängenden Computerprogramm als
20 auch dem entsprechenden Computerprogrammprodukt mit den Merkmalen gemäß den Oberbegriffen aus.

In der Funktionsentwicklung von Steuergerätesoftware, insbesondere bei Fahrzeug- Steuergeräten für die Motor-, Bremsen-, Getriebe- usw. -Steuerung, ist die Bypass-Anwendung
25 ein Rapid-Prototypingverfahren um neue Steuergerätefunktionen zu entwickeln und zu testen. Eine solche Funktionsentwicklung ist aber auch bei allen anderen Steuergeräteanwendungen wie z.B. im Automatisierungs- und Werkzeugmaschinenbereich usw. möglich.

Als Entwicklungsverfahren kommen hierfür die beiden Anwendungen externer Steuergeräte-
30 Bypass wie diese z.B. in der DE 101 06 504 A1 gezeigt ist sowie interner Steuergeräte-Bypass, wie z.B. in der DE 102 286 10 A1 offenbart zum Einsatz.

Dabei betrifft die DE 101 06 504 A1 ein Verfahren und eine Emulationsvorrichtung zum Emulieren von Steuer- und/oder Regelfunktionen eines Steuer- oder Regelgeräts insbesondere

eines Kraftfahrzeugs. Zum Emulieren werden die Funktionen in einen externen Emulationsrechner ausgelagert, wobei vor Beginn der Emulation über eine Software-Schnittstelle des Emulationsrechners und eine Software-Schnittstelle des Steuer-/ Regelgeräts eine Datenverbindung hergestellt wird. Um die Entwicklung und Programmierung neuer Steuer-/ Regelfunktionen des Steuer-/ Regelgeräts deutlich zu beschleunigen, wird vorgeschlagen, dass die Software-Schnittstellen zur Emulation von unterschiedlichen Steuer-/ Regelfunktionen vor Beginn der Emulation ohne Änderung der Software konfiguriert werden.

Die DE 102 286 10 A1 zeigt ihrerseits ein Verfahren und eine Vorrichtung zum Überprüfen eines Steuerprogramms mittels mindestens einer Bypassfunktion, bei dem das Steuerprogramm zusammen mit der mindestens einen Bypassfunktion auf einer elektrischen Recheneinheit ausgeführt wird. Die Ankopplung der Bypassfunktionen geschieht dabei durch dynamisches Linken an vorgegebenen Schnittstellen.

Unabhängig dieser beiden genannten Verfahren und Vorrichtungen werden für die Anwendbarkeit Eingriffe in der Steuergerätesoftware benötigt. Diese Eingriffe werden mit dem Begriff Bypass-Freischnitt oder Software-Freischnitt bezeichnet. Ein Bypass- bzw. Software-Freischnitt beschreibt genau die Stelle in einer Softwarefunktion, an der der Inhalt einer Steuergeräte-Variable nicht durch das Softwareprogramm, sondern über Umwege z.B. über eine Bypass-Softwarefunktion beschrieben wird. Software-Freischnitte sind sehr individuell und im Normalfall nicht Bestandteil eines Steuergeräte-Softwareprogrammes, da hierfür Speicher-Ressourcen verbraucht werden.

Benötigt ein Funktionsentwickler ein Steuergeräte-Programm mit Software-Freischnitten, so werden diese erst nach Beauftragung der Entwicklungsabteilung in einen Programmstand eingebaut. Die Softwareentwicklung ändert hierzu manuell den Sourcecode der entsprechenden Funktion und erstellt über einen Compiler- und Linklauf ein neues Steuergeräte-Programm, welches explizit für die Prototypinganwendung zum Einsatz kommt.

Der Nachteil des Verfahrens bzw. der Vorrichtung wie im Stand der Technik ausgeführt liegt in der langen Durchlaufzeit bis hin zur Verfügbarkeit des Rapid-Prototyping-Programmstandes. Ein wesentlicher Faktor ist hierbei der damit verbundene hohe technische und administrative Aufwand zur Spezifikation und Umsetzung der Software-Eingriffe.

Nach aktuellem Wissensstand basiert ein vergleichbares Verfahren auf der Idee, nur die Store-Befehle (Schreibzugriff auf eine Steuergeräte-Variable), durch Sprungbefehle auf eine Unterfunktion zu ersetzen. Bei Mikrocontrollern mit gemischtem Befehlssatz (16-/32-Bit-CPU-Befehle) können aber die Store-Befehle 16-Bit-breit sein, da die Adressierung indirekt über Adressregister erfolgt. Diese 16-Bit-breiten Befehle können für den Aufruf einer Unterfunktion nicht herangezogen werden, da der direkte, adressorientierte Aufruf einer Unterfunktion einen 32-Bit-breiten Sprungbefehl erfordert. Somit ist das Verfahren im Stand der Technik dann nur bedingt einsetzbar und kann nur bei Mikroprozessoren mit reinem 32-Bit-Befehlssatz angewendet werden. D.h. bei festgelegter Bitbreite des Storebefehls ist die Flexibilität bezüglich der Funktionsentwicklung hier stark eingeschränkt. Dies gilt auch wenn ein bestimmter Storebefehl aus anderen Gründen überhaupt nicht manipuliert werden darf, so dass eine solche Belegung durch Sprungbefehl auf eine Unterfunktion dann nicht möglich ist.

Somit ist es Aufgabe der Erfindung Software-Freischnitte ohne Source- Codeänderungen in ein vorhandenes Softwareprogramm einzubringen und die genannten Probleme im Stand der Technik zu überwinden.

Vorteile der Erfindung

Die Erfindung zeigt ein Verfahren und eine Vorrichtung zur Anpassung von Funktionen zur Steuerung von Betriebsabläufen, vorzugsweise bei Fahrzeugen, wobei die Funktionen auf wenigstens eine globale Variable wenigstens eines Programms zur Steuerung zurückgreift und dieser globalen Variable eine Adressinformation zugeordnet ist, welche in wenigstens einem Speichermittel vorliegt, wobei diese Adressinformation der globalen Variablen durch wenigstens einen Ladebefehl aus dem Speichermittel geladen wird und vorteilhafter Weise diese Adressinformation der globalen Variable des Ladebefehls ersetzt wird.

Dabei wird vorteilhafter Weise aus der Adressinformation eine Anfangsadresse der Funktion ermittelt, wobei die Funktion dann durch Zusatzfunktionen erweiterbar oder ersetzbar ist, so dass die Funktionen zur Steuerung von Betriebsabläufen durch Ersetzen der Adressinformation durch Zusatzfunktionen ersetzt und/oder erweitert werden.

Bei der Erfindung handelt es sich somit zweckmäßiger Weise um ein „dynamisches Anhängen“ („Dynamic-Hooks“) von Software-Freischnitten ohne Source-Codeänderungen. Das hier beschriebene Verfahren sowie die entsprechende Vorrichtung ändert die Adressinformation von Ladebefehlen oder „Load“-Befehlen, ändert Funktionsaufrufe und fügt neue Programmcodes hinzu. Diese Änderungen werden an einem vorhandenen Softwareprogrammstand z.B. auf der Basis von gezielten HEX-Code-Modifikationen durchgeführt.

Von Vorteil ist weiterhin, dass die Adressinformation der globalen Variable durch die Adressinformation einer Zeigervariable ersetzt wird, wobei die Adressinformation der Zeigervariable in einem reservierten Speicherbereich, insbesondere des Speichermittels im Steuergerät, vorliegt.

Zusätzlich zur Modifikation bezüglich der Ladebefehle ist in einer Ausgestaltung zweckmäßiger Weise vorgesehen dass ein Speicherbefehl oder Store-Befehl auf die globale Variable manipuliert wird, indem der Speicherbefehl durch einen Sprungbefehl ersetzt wird. Dabei werden zweckmäßiger Weise die Funktionen zur Steuerung der Betriebsabläufe durch Ersetzen des Speicherbefehls durch den Sprungbefehl durch Zusatzfunktionen ersetzt und/oder erweitert.

Entsprechend der genannten Vorrichtung sowie des Verfahrens ist durch die Erfindung ein eine solche Vorrichtung enthaltendes Steuergerät ebenso offenbart und Gegenstand der Erfindung wie ein zur Ausführung eines solchen Verfahrens geeignetes Computerprogramm. Dieses Computerprogramm wird dazu auf einem Computer, insbesondere einer erfindungsgemäßen Applikationssteuergeräteanordnung oder auch einem Applikations-PC ausgeführt. Dabei ist das erfindungsgemäße Computerprogramm auf einem beliebigen maschinenlesbaren Träger abspeicherbar. Ein solcher computerlesbarer Datenträger oder maschinenlesbarer Träger kann insbesondere eine Diskette, eine CD-ROM, eine DVD, ein Memory-Stick oder auch jedes andere mobile Speichermedium sein. Ebenso sind Speichermedien wie ROM, PROM, EPROM, EEPROM oder Flash-Speicher sowie flüchtige RAM Speicher usw. zur Abspeicherung möglich. Die Wahl des Speichermediums bzw. des maschinenlesbaren Trägers ist somit nicht einschränkend im Hinblick auf das Computerprogramm-Produkt als Gegenstand der Erfindung zu sehen.

Mit der Erfindung können die verschiedenen Rapid Prototyping-Verfahren, Software-Testverfahren und Datenkalibrier-Verfahren schneller einsetzbar und flexibler handhabbar gemacht werden.

5 Somit erfolgt die Durchführung der Software-Freischritte ohne Bindung von Software-Entwicklungskapazität. Damit ergibt sich insgesamt ein geringerer technischer und administrativer Aufwand, somit Reduzierung der Kosten

10 Gleichzeitig können Mikroprozessortypen mit einem gemischten Befehlssatz von z.B. 16-/32-Bit- breiten CPU-Befehlen unterstützt werden.

Weitere Vorteile und vorteilhafte Ausgestaltungen ergeben sich aus der Beschreibung sowie den Merkmalen der Ansprüche.

Zeichnung

15

Die Erfindung wird im Weiteren anhand der in den Figuren dargestellten Gegenständen näher erläutert. Dabei zeigt Figur 1 eine erfindungsgemäße Anordnung oder Vorrichtung zur Anpassung der Funktionen.

20

Figur 2 offenbart den Ablauf zur Ermittlung der Freischrittstellen oder Softwarefreischritte im Programm.

Figur 3 zeigt eine Übersicht und Auswahl verschiedener Verfahren zur Modifikation der Load- und/oder Store-Befehle.

Figur 4 zeigt für ein erstes und bevorzugtes Modifikationsverfahren des Ladebefehls oder Load-Befehls eine Programmdarstellung.

25

Figur 5 offenbart für ein zweites Modifikationsverfahren des Speicherbefehls oder Store-Befehls eine Programmdarstellung.

Figur 6 offenbart für ein drittes Modifikationsverfahren des Speicherbefehls oder Store-Befehls eine Programmdarstellung.

30

Figur 7 offenbart für ein viertes Modifikationsverfahren des Speicherbefehls oder Store-Befehls eine Programmdarstellung.

Figur 8 zeigt eine Prinzipdarstellung zur Anpassung der Aufrufe der Funktionen zur Steuerung der Betriebsabläufe.

Die Hook-Funktion zur Einbindung der Zusatzfunktionen wird in Figur 9 gezeigt.

Figur 10 zeigt eine schematische Darstellung der Speichersegmente im Speichermittel bezüglich der Hook-Funktion.

Ein vollständiger Entwicklungsprozess gemäß dieser Erfindung ist schließlich in Figur 11 näher dargestellt.

Beschreibung der Ausführungsbeispiele

Figur 1 zeigt in schematischer Darstellung eine Applikationsanordnung mit einem Steuergerät 100 und einem Applikationssystem 101, welche über eine Verbindung 102 mit den Schnittstellen 103 und 104 gekoppelt sind. Diese Verbindung 102 kann dabei ebenso leitungsgebunden wie leitungslos ausgeführt sein. Mit 105 ist ein Mikroprozessor, insbesondere mit gemischtem Befehlssatz dargestellt. 106 zeigt ein Speichermittel, welches ein Adressregister 108, ein Datenregister 107 sowie einen Speicherbereich für das wenigstens eine bezüglich der Funktionen anzupassende Programm enthält. Das Kontrollmittel zur Realisierung der Erfindung kann dabei im Applikationssystem enthalten sein bzw. durch dieses repräsentiert werden oder aber unter Benutzung des Mikroprozessors selbst ausgebildet sein. Ebenso können Speichermittel zur Realisierung der Erfindung außerhalb des Steuergerätes eben insbesondere im Applikationssystem untergebracht sein. Mit der dargestellten Vorrichtung ist der erfindungsgemäße Gegenstand realisierbar.

Zwar kann die Anpassung der Funktionen mit externem Bypass erfolgen, die vorteilhafte Ausgestaltung aber ist die Anpassungen intern derart vorzunehmen, dass diese im Programmlauf eingebunden sind und so ein dynamisches Anhängen (Dynamic-Hooks) von Softwareeingriffen ohne Sourcecode-Änderungen erfolgt.

Der hier beschriebene Gegenstand ändert die Adressinformation von Load-Befehlen, ändert den Inhalt von Store-Befehlen, ändert die Adressinformation von Funktionsaufrufen und fügt neue Programmcodes hinzu. Diese Änderungen werden hier im Ausführungsbeispiel an einem

vorhandenen Softwareprogrammstand auf der Basis von gezielten Hexcode-Modifikationen durchgeführt.

Die verschiedenen Bestandteile bezüglich des erfindungsgemäßen Gegenstandes "Dynamischer Software-Freischnitt" die im weiteren offenbart werden lauten wie folgt:

- Die Ermittlung der Programmstellen
- Die Modifikation der Programmstellen, mit
 - der Modifikation der Load-/Store-Befehle und
 - der Modifikation der Funktionsaufrufe
- Die Erstellung von zusätzlichem Programmcode
- Das Einbinden des Software-Freischnittcodes
- Die Segmentierung der Speicherbereiche und
- Der Entwicklungsprozess zur Erstellung des Programmcodes

Das nachfolgend dargestellte Verfahren basiert auf dem Einsatz von Mikrocontrollern, deren Befehlsatz gemischt ist und insbesondere 16-/32-Bit-breite CPU-Befehle umfasst. Als exemplarisches Beispiel dient hier z.B. der Mikrocontroller TriCore TC17xx (RISC/DSP/CPU) von Infineon, welcher Bestandteil eines Steuergeräts zur Steuerung von Betriebsabläufen, insbesondere bei einem Fahrzeug, z.B. zur Motorsteuerung oder zur Steuerung von Lenkung, Getriebe, Bremse usw. ist.

Das Verfahren kann aber auch bei Mikroprozessoren mit nicht gemischtem Befehlssatz angewendet werden, insbesondere bei reinen 32-Bit-Mikroprozessoren (RISC- Prozessoren, z.B. PowerPC/ MPC5xx).

Grundsätzlich wird bei dem Verfahren davon ausgegangen, dass der Codegenerator des Compilers die Maschinen-Befehle sequentiell anordnet. Darunter versteht man die aufeinanderfolgende Befehlsanordnung zum Laden von Adressinformationen z.B. einer indirekt adressierten Steuergeräte-Variable, in entsprechende Adressregister. Im Gegensatz hierzu befindet sich bei einer direkt adressierten Variable die Adressinformation im Befehl selbst. Dieser Sachverhalt ist bei den meisten Compilern gegeben.

Die Ermittlung der Programmstellen (Figur 2)

5 Ausgangspunkt hierfür ist ein Steuergeräte-Softwareprogramm, welches z.B. in Form einer Hexcode-Datei zur Verfügung steht. Als weitere Dateien dienen eine Datenbeschreibungsdatei (z.B. ASAP) und eine Linker-Datei (z.B. ELF-Binär), welche Informationen über Steuergeräte-Variablen und Steuergeräte-Funktionen liefern.

10 Mit einem Disassembler-Softwareprogramm (z.B. ein Windows-Softwareprogramm) wird die Hexcode-Datei disassembliert. Die entsprechenden Adressen der freizuschneidenden Steuergeräte-Variablen werden aus der Datenbeschreibungsdatei oder aus einer für das Verfahren erstellten Referenzdatenbank entnommen.

15 Das erfindungsgemäß erstellte Disassembler-Programm z.B. ein Windows-Softwareprogramm sucht im disassemblierten Programmcode, unter Zuhilfenahme der Adressinformation der gesuchten Steuergeräte-Variable, die entsprechenden Zugriffsbefehle auf diese Variable (Load-/Store-Befehle), welche sich auf den Variableninhalt auswirken.

20 Dieses Disassembler-Programm als Windows-Softwareprogramm ist ein Simulationsprogramm, welches die Registerinhalte nach jedem Assemblerbefehl überprüft. Wird ein Store-Befehl lokalisiert und entspricht der Inhalt des geladenen Adressregisters dem Adresswert der gesuchten Steuergeräte-Variable oder entspricht das Speicherziel des Store-Befehls der Variablenadresse, dann liegt eine Fundstelle vor, an der der Inhalt der Steuergeräte-Variable verändert wird.

25 Die Art und Weise, wie der Programmcode an den Fundstellen geändert wird, hängt von der jeweiligen Adressierungsart der Steuergeräte-Variable ab.

30 Dies ist in Figur 2 dargestellt. Darin ist mit 201 der Steuergeräte-Programmcode dargestellt. 202 zeigt die Softwarefunktion. Die Pfeile 203 symbolisieren das beschriebene Verfahren zur Ermittlung der Speicher- oder Store-Befehle. Mit 204 ist der Store-Befehl eines Variablenzugriffs dargestellt und zwar derart, dass bei direkter Adressierung das Speicherziel

des Store-Befehls die RAM-Adresse ist und bei indirekter Adressierung der Inhalt des Adressregisters der RAM-Adresse entspricht, wodurch dann die Load- oder Lade-Befehle ermittelt werden können. Die Pfeile, die mit 205 bezeichnet sind symbolisieren dann das beschriebene Verfahren zur Ermittlung der Load-Befehle. Die Ladebefehle oder Load-Befehle zum Laden der Variablen-Adresse, speziell der globalen Variable sind mit 206 bezeichnet.

Die Modifikation der Programmstellen (Figuren 3 bis 8)

Dabei werden zum einen entsprechend unterschiedlicher Adressierungsarten die Load- Befehl Fundstellen und/oder die Store-Befehl-Fundstellen lokalisiert und für diese Fundstellen wird dann die Steuergeräte Funktion ermittelt in der sich die Fundstellen befinden, damit im gesamten Programmcode alle Funktionsaufrufe durch Funktionsaufrufe der neu erstellten Hook-Funktion(en) erfolgen können, so dass der ursprüngliche Funktionsaufruf der Steuergeräte-Funktion innerhalb der entsprechenden Hook-Funktion erfolgen kann.

Die Modifikation der Load/Store-Befehle

Bei dem beschriebenen Mikrocontroller(n) gibt es eine Vielzahl unterschiedlicher Adressierungsarten in den verschiedensten Ausführungen. Diese Vielfalt kann auf ein Minimum reduziert werden.

Nachfolgend sind vier Methoden dargestellt, die weitgehend mögliche Kombinationen eines schreibenden Zugriffs auf globale Variablen abdecken. Weitere Methoden zur Code-Analyse sind denkbar, wie z.B. eine relative Adressierung über vorgelegte Adressregister.

Dazu ist in Figur 3 eine Übersicht über die unterschiedlichen Methoden zur Modifikation der Load- und/oder Store- Befehle gegeben. Die Store-Befehle st.x bedeuten darin: st.b = store byte, st.h = store halfword und st.w = store word. Die in Figur 3 aufgeführten vier Methoden werden nachfolgend näher erläutert.

Die Modifikation der Programmstellen nach Methode 1 ist in Figur 4 näher dargestellt. Bei der Methode 1 handelt es sich beispielhaft um einen 16-Bit Store-Befehl und eine indirekten Adressierung. Ausgehend von der Position des gefundenen Store-Befehls, werden im disassemblierten Programmcode die Stellen zurückverfolgt, bis die zugehörigen Load-Befehle

ermittelt sind. Für diese Methode sind die gefundenen Load-Befehle entscheidend. Diese Methode findet nicht nur Anwendung bei Problemen bei gemischtem Befehlssatz sondern auch wenn aus anderen Gründen der Ersatz des Speicher- oder Store-Befehls durch einen Sprungbefehl nicht möglich ist.

5

Bei der Methode 1 werden die ermittelten Load-Befehle, bezogen auf den nachfolgenden Store-Befehl, durch Adressinformationen einer Zeigervariable ersetzt. Diese Zeigervariable wird über eine Entwicklungsumgebung, insbesondere die DHooks-Entwicklungsumgebung erzeugt. Die Adresse der Zeigervariable befindet sich in einem reservierten Freibereich des Speichermittels, des Speicher-Layouts für Variablen. Die modifizierten Load-Befehle adressieren das gleiche Adressregister wie die Originalbefehle. Der Unterschied der geänderten Load-Befehle liegt in der Adressierungsart des Adressregisters und in der Adressinformation.

10

So ist in Figur 4 in einer Prinzipdarstellung die Methode 1 erläutert. Dabei ist mit 401 der ursprüngliche Programmcode und mit 411 der modifizierte Programmcode bezeichnet. 402 und 406 sowie 417 und 407 bilden die Steuergeräte-Funktion, hier `function_a()`. Dabei sind in 402 bzw. in 417 die Befehle bzw. Befehlssequenzen dargestellt und in 406 bzw. 407 die eigentliche Funktionalität. Mit `axx%` ist ein Zugriff auf ein Adressregister (z.B. `a0` bis `a15` bei 16 Bit Breite) dargestellt und mit `dxx%` ein Zugriff auf ein Datenregister (z.B. `d0` bis `d15` bei 16 Bit Breite). Dazu sind nun die Befehle `movh.a` und `ld.a` (Load-Befehle) sowie `st.x` (Store-Befehl) in 408, 409, 410, 413, 414 und 415 betrachtet. `movh.a` und `ld.a` sind in diesem Beispiel als 32Bit Befehle (siehe 412 und 403) dargestellt. Der Speicherbefehl `st.x` ist als 16 Bit Befehl (siehe 405) dargestellt und damit in diesem Beispiel durch einen 32Bit Sprungbefehl nicht ersetzbar. Wie gesagt gilt dies auch für alle anderen Fälle in denen ein solcher Ersatz nicht möglich oder nicht gewünscht ist. Der neue erfindungsgemäße Befehlscode bzw. Programmcode 403 wird nun auf 412 eingespielt und die Load Befehle werden auf die Zeigervariable `iB_PtrMsg_xxx` (`Ptr` = Pointer) geändert. Die Adresse der Steuergeräte Variable wird durch die Adresse der Zeigervariable gemäß 404 ersetzt. Das Verfahren zur Erstellung von zusätzlichem Programmcode bzw. Zusatzfunktionen wird später nach den vier Methoden ausführlich erläutert.

15

20

25

30

Die Modifikation der Programmstellen nach Methode 2 ist in Figur 5 näher dargestellt. Dabei gelten wie auch für alle übrigen Methodenbeispiele die gleichen Bezeichnungen und Abkürzungen wie für Methode 1. Dabei ist mit 501 der ursprüngliche Programmcode und mit

511 der modifizierte Programmcode bezeichnet. 502 und 506 sowie 517 und 507 bilden die Steuergeräte-Funktion, hier `function_a()`. Dabei sind in 502 bzw. in 517 die Befehle bzw. Befehlssequenzen dargestellt und in 506 bzw. 507 die eigentliche Funktionalität. Mit `%axx` ist ein Zugriff auf ein Adressregister (z.B. `a0` bis `a15` bei 16 Bit Breite) dargestellt und mit `%dxx` ein Zugriff auf ein Datenregister (z.B. `d0` bis `d15` bei 16 Bit Breite). Dazu sind nun wieder die Befehle `movh.a` und `ld.a` (Load-Befehle) sowie `st.x` (Store-Befehl) betrachtet. Der Speicherbefehl `st.x` ist nun als 32 Bit Befehl (siehe 505) dargestellt und damit in diesem Beispiel durch einen 32Bit Sprungbefehl `jla` ersetzbar. Der neue erfindungsgemäße Befehlscode bzw. Programmcode 503 (`jla`: Sprungbefehl) wird nun auf 505 eingespielt.

Bei der Methode 2 handelt es sich um einen 32-Bit Store-Befehl in Verbindung mit einer indirekten Adressierung. Der 32-Bit Store-Befehl wird durch einen absoluten Sprungbefehl `jla` 512 auf eine Software-Balkonfunktion (`balcony_M2`) ersetzt (siehe 520 Aufruf der Software Balkonfunktion). Bei dem `jla`-Sprungbefehl wird die Rücksprungadresse in Adressregister `a11` abgelegt (siehe in 521).

In der genannten Software-Balkonfunktion 521 wird der Inhalt des Adressregister `%axx`, über das die Steuergeräte-Variable adressiert wird durch den Adresswert einer Zeigervariable (`iB_PtrMsg_xxx`) ersetzt. Der Index des Adressregisters `%axx` und des zuvor geladenen Datenregister `%dxx` ist in der Software-Balkonfunktion 521 identisch.

Werden 32-Bit-breite Store-Befehle für den Software-Freischnitt herangezogen, so wird hierzu zusätzlicher Programmcode benötigt. Dieser Programmcode wird in der DHooks-Entwicklungsumgebung erzeugt und als Balkon-Funktion bezeichnet. Die Balkon-Funktionen beinhalten zusätzliche Initialisierungs-, Kopier- und Freischnitt-Mechanismen und dienen als Software-Funktionen zur Erweiterung der Freischnittfunktionalität. Balkon-Funktionen werden für die Freischnitt-Methoden 2, 3 und 4 verwendet.

Durch den Sprungbefehl `jla` bleibt der Inhalt des verwendeten Datenregisters `%dxx` unverändert. In der Software-Balkonfunktion erfolgt nun die Adressierung über den Zeiger und somit die Umlenkung des Store-Befehls auf die Zeigervariable. Der Store-Befehl `st.x` schreibt die Daten wie im Originalcode.

Anschliessend wird über die in Adressregister a11 gespeicherte Rücksprungadresse über einen indirekten Sprung in die Steuergeräte-Funktion gemäß 522 zurückgesprungen.

Die Modifikation der Programmstellen nach Methode 3 ist in Figur 6 näher dargestellt.

5 Dabei gelten wie auch für alle übrigen Methodenbeispiele die gleichen Bezeichnungen und Abkürzungen hier speziell auch wie für Methode 2. Dabei ist mit 601 der ursprüngliche Programmcode und mit 611 der modifizierte Programmcode bezeichnet. 602 und 606 sowie 617 und 607 bilden die Steuergeräte-Funktion, hier `function_a()`. Dabei sind in 602 bzw. in 617 die Befehle bzw. Befehlssequenzen dargestellt und in 606 bzw. 607 die eigentliche Funktionalität. 10 Dabei wird ein spezieller `st.x` (Store-Befehl) nämlich `st.t` betrachtet. Der Speicherbefehl `st.t` ist nun als 32 Bit Befehl (siehe 605) dargestellt und damit in diesem Beispiel durch einen 32Bit Funktionsaufruf `call (call balcony_M3)` ersetzbar. Der neue erfindungsgemäße Befehlscode bzw. Programmcode 603 (`call: Funktionsaufruf`) wird nun auf 605 eingespielt.

15 Bei der Methode 3 handelt es sich um einen 32-Bit Store-Befehl `st.t` in Verbindung mit einer direkten Adressierung 618 (Store Befehl mit Adresse 610). Der 32-Bit Store-Befehl wird durch einen 32-Bit Funktionsaufruf (`call balcony_M3, 603`) einer Software-Balkonfunktion (`balcony_M3, 621`) ersetzt (siehe 604). Die Software-Balkonfunktion 621 beinhaltet die Abfrage des Freischnitts und den Store-Befehl im Originalzustand. Bei aktiviertem Freischnitt 20 wird kein Store-Befehl ausgeführt. Die Variable ist somit von der Steuergeräte-Funktion entkoppelt. Dazu erfolgt aus 612 der Aufruf 620 der Balkonfunktion 621. Über die Adresse der Steuergeräte-Variable (`adr. of ecu Variable`) 619 erfolgt dann der Rücksprung 622 zur Steuergeräte-Funktion.

25 Die Modifikation der Programmstellen nach Methode 4 ist in Figur 7 näher dargestellt. Dabei gelten wie auch für alle übrigen Methodenbeispiele die gleichen Bezeichnungen und Abkürzungen, hier speziell wie für Methode 2. Dabei ist mit 701 der ursprüngliche Programmcode und mit 711 der modifizierte Programmcode bezeichnet. 702 und 706 sowie 717 und 707 bilden die Steuergeräte-Funktion, hier `function_a()`. Dabei sind in 702 bzw. in 717 die Befehle bzw. Befehlssequenzen dargestellt und in 706 bzw. 707 die eigentliche Funktionalität. 30 Mit `%axx` ist ein Zugriff auf ein Adressregister dargestellt und mit `%dxx` bz. `%dyy` ein Zugriff auf ein Datenregister. Dazu sind nun die Befehle `mov, st.x` (Store-Befehl) `call` und `jla` wie zuvor in den Methoden beschrieben betrachtet. Der Speicherbefehl `st.x` ist als 32 Bit Befehl (siehe 705) dargestellt und damit in diesem Beispiel durch einen 32Bit Sprungbefehl `jla` ersetzbar. Der

neue erfindungsgemäße Befehlscode bzw. Programmcode 703 (jla: Sprungbefehl) wird nun auf 705 eingespielt.

Bei der Methode 4 handelt es sich um einen 32-Bit Store-Befehl st.x (710) in Verbindung mit einer direkten Adressierung (718). Der 32-Bit Store-Befehl wird durch einen 32-Bit Sprung-Befehl jla (Jla balcony_M4_a) ersetzt. Der Sprung-Befehl zeigt auf die Software-Balkonfunktion1 (balcony_M4_a(), 721), die mit 720 aufgerufen wird. In der Software-Balkonfunktion1 721 wird der Inhalt des zuvor geladene Datenregisters %dxx in eine temporäre DHooks-Variable (iB_TmpMsg_xxx) zwischengespeichert. Aus 721 wird durch Funktionsaufruf call eine weitere Balkonfunktion (balcony_M4_b(), 724) mit 723 aufgerufen. Diese zweite Software-Balkonfunktion 2 beinhaltet den eigentlichen Freischnitt wie bei Methode 3. Die Software-Balkonfunktion 724 beinhaltet die Abfrage des Freischnitts. Bei deaktiviertem Freischnitt wird der Inhalt der temporären Variable iB_TmpMsg_xxx in die Steuergeräte-Variable zurückgeschrieben (siehe 725). Bei aktivem Freischnitt erfolgt kein Zurückschreiben. Die Steuergeräte-Variable ist somit von der Steuergeräte-Funktion entkoppelt. Über /22 erfolgt dann der Rücksprung zur Steuergeräte Funktion.

Die Modifikation der Funktionsaufrufe (Figur 8)

Für die lokalisierten Load-/Store-Fundstellen wird die Steuergeräte-Funktion ermittelt, in der sich die Fundstellen befinden. Dies geschieht mit dem für das Verfahren entwickelte Windows-Softwareprogramm, welches ausgehend von der Position der Load-/Store-Befehle und unter Zuhilfenahme von Referenzinformationen, die entsprechenden Anfangs- und Endadressen der Steuergeräte-Funktion ermittelt.

Anschliessend werden im gesamten Programmcode alle Funktionsaufrufe der Steuergeräte-Funktion, durch Funktionsaufrufe der neu erstellten Hook-Funktion ersetzt.

Der ursprüngliche Funktionsaufruf der Steuergeräte-Funktion erfolgt innerhalb der entsprechenden Hook-Funktion.

In Figur 8 ist aus Gründen der Übersichtlichkeit die gleiche Darstellung wie in den bisherigen Figuren 2, 4,5,6,7 gewählt um diese Modifikationsdarstellung vergleichbar zu machen. Mit 801

ist der ursprüngliche Steuergeräte-Programmcode und mit 811 der jeweils modifizierte Programmcode bezeichnet. Dabei wird eine Aufgabenliste `task_list` verwendet und eine entsprechende Zusatzfunktion oder Unterfunktion `subfunction_x()`. Der Einfachheit halber ist nun nicht mehr explizit zwischen Befehlssequenz und eigentlicher Funktionalität unterschieden (vgl. dazu Figuren 3 bis 7). Mit 804 ist der Vorgang entsprechend Figur 2 zur Ermittlung der Funktionsadressen und Funktionsaufrufe bezeichnet. Gemäß 805 wird die Adresse von `function_a` durch die Adresse der `hook_function_a` ersetzt. Entsprechend wird bei 806 der Funktionsaufruf von `function_a` durch den Aufruf der `hook_function_a` ersetzt. In 807 schließlich wird der indirekte Funktionsaufruf von `function_a` durch einen Aufruf der `hook_function_a` ersetzt (hier als 32Bit Befehl). Mit nP ist dabei jeweils der durch die Ersetzungen neu gebildete Programmcode bezeichnet.

Verfahren zur Erstellung von zusätzlichem Programmcode (Figur 9)

Für jede Steuergeräte-Funktion, in der sich ein Freischnitt befindet kann somit eine Hook-Funktion angelegt werden, bzw. wird eine solche angelegt. In Figur 9 ist dazu eine schematische Darstellung solcher Hook-Funktionen `hook_function_a()` und `hook_function_x()` offenbart. Dabei ist mit 901 der Steuergeräte-Programmcode bezeichnet. 902 stellt Speicherbereich für zusätzlichen Programmcode dar. Mit 903 sind die eigentlichen Hook-Funktionen bezeichnet, in welchen mit 904 die mögliche Initialisierung von eventuell benötigten Zeigervariablen dargestellt ist. 905 offenbart den Programmcode für die Software-Freischnitte, die Konfiguration und die Anbindung insbesondere der Rapid-Prototyping-Methoden. Mit 906 schließlich ist der Aufruf der ursprünglichen Steuergeräte-Funktion `function_a()` dargestellt. Vergleichbar ist dies für die zweite Hook-Funktion `hook_function_x()` aber aus Gründen der Übersichtlichkeit nicht nochmals dargestellt.

Die Hook-Funktion beinhaltet also den Freischnitt-Mechanismus, der den Zugriff auf eine Rapid-Prototyping-Methode über Applikationsdaten steuert. Weiterhin werden in der Hook-Funktion ggf. Initialisierungen von Zeigervariablen, sowie der Funktionsaufruf der eigentlichen Steuergeräte-Funktion durchgeführt.

Nachfolgend sind Merkmale der Hook-Funktionen in Abhängigkeit der Freischnitt-Methoden dargestellt:

Zu Freischnitt-Methode 1 und 2:

Bevor ein Store-Befehl, auf eine, durch einen Zeiger adressierte Steuergeräte-Variable sinnvoll beschrieben werden kann, muss die Zeigervariable mit einer Variablen-Adresse adressiert werden. Die Initialisierung des Zeigers erfolgt in der Hook-Funktion. Ist der Freischnitt-Zugriff nicht aktiv, wird der Zeiger mit der Adresse der Steuergeräte-Variable initialisiert. Ist der Freischnitt-Zugriff aktiv, wird der Zeiger mit der Adresse einer temporären DHooks-Variable initialisiert. An dieser Stelle erfolgt z.B. bei der indirekten Adressierung der Steuergeräte-Variable, die Umlenkung des Schreibzugriffs auf die temporäre Variable.

Zu Freischnitt-Methode 3 und 4:

Bei den beiden Methoden handelt es sich um eine direkte Adressierung einer Steuergeräte-Variable. Hierbei werden keine Zeiger verwendet die initialisiert werden müssen. In der Hook-Funktion befindet sich der Mechanismus zur Steuerung des Software-Freischnittes sowie der Funktionsaufruf der ursprünglichen Steuergeräte-Funktion.

An dieser Stelle soll nochmals die Balkonfunktion bei Ersetzung durch Sprungbefehl wie bereits erläutert kurz ausgeführt werden. Der Einsatz ist vorab ausführlich dargestellt. Werden 32-Bit-breite Store-Befehle für den Software-Freischnitt herangezogen, so wird hierzu zusätzlicher Programmcode benötigt. Dieser Programmcode wird in der DHooks-Entwicklungsumgebung erzeugt und als Balkon-Funktion bezeichnet. Die Balkon-Funktionen beinhalten zusätzliche Initialisierungs-, Kopier- und Freischnitt-Mechanismen und dienen als Software-Funktionen zur Erweiterung der Freischnittfunktionalität. Balkon-Funktionen werden für die Freischnitt-Methoden 2, 3 und 4 verwendet.

Verfahren zum Einbinden des Software-Freischnittcodes

Das Einbinden des Software-Freischnittcodes wird z.B. durch einen Hexcode-Merge-Lauf durchgeführt. Bei dieser Aktion werden die Ergebnisse (Hexcodes) der Entwicklungsumgebung für das Dynamische-Freischnittverfahren, in die Freibereiche des ursprünglichen Softwareprogrammes (Hexcodes) kopiert. Das Verfahren ist ähnlich aufgebaut, wie das des internen Steuergeräte-Bypass, bei dem Hexcode-Informationen aus zwei getrennten Software-Entwicklungsläufen miteinander verbunden werden.

Segmentierung der Speicherbereiche (Figur 10)

Für das Freischnittverfahren werden eigene Speicherbereiche des Speichermittels im Speicher-Layout S1 des Steuergeräte-Softwareprogrammes benötigt. Entsprechend Figur 10 beansprucht
5 das Verfahren Freibereiche für Code (DHook-Code) S4, Daten (DHook-Data) S3 und RAM (DHook-RAM) S2.

Im Code-Bereich liegen die Freischnitt-Funktionen (Zusatzprogrammcodes), im Datenbereich sind Applikationsgrößen abgelegt, über die der Freischnitt-Mechanismus gesteuert wird. Die
10 für das Verfahren benötigten Zeigervariablen und administrative RAM-Variablen sind im Freibereich für RAM-Variablen abgelegt.

Entwicklungsprozess zur Erstellung des Programmcodes (Figur 11)

Die Erzeugung des Software-Freischchnittcodes erfolgt automatisch über eine für das Verfahren erstellte Entwicklungsumgebung und wird nochmals in Figur 11 verdeutlicht. Dabei kann die Variablenauswahl in Punkt 8 auch automatisch nach vorgebbaren Kriterien erfolgen bzw. durchgeführt werden.

1. Hexcode-Datei (beinhaltet den Maschinencode z.B. im Intel-Hex oder Motorola-S19-Format)
2. Applikationsdatenbeschreibungsdatei (beinhaltet z.B. Adressen und Umrechnungsformeln von Variablen und Kerngrößen)
3. ELF-Binärdatei (Linker-Outputdatei mit Adressen von Funktionen und Variablen)
4. Programm zur Konvertierung des Maschinencodes in lesbare Assemblerbefehle
5. disassemblierter Programmcodes (dient als Input für den Simulator)
6. Konverter zur Bereitstellung von Programminformationen
7. Referenzdatenbank (dient zur Auflösung offener Referenzen)
8. Anwender erstellt Auswahl von Variablen für Freischnitte
9. Informationen über freizuschneidende Steuergeräte-Variablen
10. Programmcodes-Simulator (Best sequentiell alle Opcodes und überprüft die Registerinhalte)
11. automatisch generierter Source-Code (beinhaltet den Programmcodes für die Software-Freischnitte, Zusatzfunktionen und Informationen über die zu modifizierenden Programmcodes-Stellen)
12. Softwareentwicklungsumgebung (steuert alle Vorgänge zur Erzeugung des Hexcodes und der Applikationsdaten)
13. Applikationsdaten zur Steuerung der Freischnitte
14. Programmcodes + Freischnittcodes + Patch-Code
15. Hex/AZI-Merge-Vorgang (DynamicHocks-Anteile werden mit dem originalen Programmcodes verbunden)
16. Applikationsdatenbeschreibungsdatei (beinhaltet die Projekt- sowie die Freischnitt-Applikationsdaten)
17. Programmstand mit Software-Freischnitten

R307285-IP1

Bezugszeichenliste der Figuren 5 bis 8:

- 501. Steuergerät-Programmcode
- 502. Steuergerät-Funktion
- 504. Store-Befehl wird durch Spungbefehl ersetzt
- 520. Aufruf der Software-Balkonfunktion
- 521. Software-Balkonfunktion (Umlenkung des Store-Befehls auf Zeigervariable)
- 522. Rücksprung auf Steuergräte-Funktion
- st.x = st.b (store byte), st.h (store halfword), st.w (stoe word),.....
- axx = Adressregister a0.....a15
- dxs = Datenregister d0.....d15
- 503. ☐ neuer Programmcode

- 601. Steuergerät-Programmcode
- 602. Steuergerät-Funktion
- 604. Store-Befehl wird durch einen Funktionsaufruf ersetzt
- 618. Adresse der Steuergeräte-Variable
- 620. Aufruf der Software-Balkonfunktion
- 621. Software-Balkonfunktion mit Freischnitt
- 619. Adresse der Steuergeräte-Variable
- 622. Rücksprung zur Steuergerät-Funktion
- 603. ☐ neuer Programmcode

- 701. Steuergerät-Programmcode
- 702. Steuergerät-Funktion
- 704. Store-Befehl wird durch Jump-Befehl ersetzt
- 718. Adresse der Steuergeräte-Variable
- 720. Aufruf der Software-Balkonfunktion 1
- 721. Software-Balkonfunktion 1
- 723. Aufruf der Software-Balkonfunktion 2
- 724. Software-Balkonfunktion 2
- 725. Rücksprung auf Software-Balkonfunktion 1
- 722. Rücksprung zur Steuergerät-Funktion
- st.x = st.b (store byte), st.h (store halfword), st.w (stoe word),.....
- dxs = Datenregister d0.....d15
- 703. ☐ neuer Programmcode

- 801. Steuergerät-Programmcode
- 802. Task-Liste
- 803. Unterfunktion
- 804. Vorgang zur Ermittlung der Funktionsadressen und der Funktionsaufrufe
- 805. Adresse von function_a wird durch Adresse der hook_function_a ersetzt
- 806. Funktionsaufruf von function_a wird durch Aufruf der hook_function_a ersetzt
- 807. indirekte Funktionsaufruf von function_a wird durch einen Aufruf der hook_function_a ersetzt (32Bit-Befehl)
- nP ☐ neuer Programmcode

5

Ansprüche

10

15

1. Verfahren zur Anpassung von Funktionen zur Steuerung von Betriebsabläufen, wobei die Funktionen auf wenigstens eine globale Variable wenigstens eines Programms zur Steuerung zurückgreift und dieser globalen Variable eine Adressinformation zugeordnet ist, welche in wenigstens einem Speichermittel vorliegt, wobei diese Adressinformation der globalen Variablen durch wenigstens einen Ladebefehl aus dem Speichermittel geladen wird dadurch gekennzeichnet, dass die Adressinformation der globalen Variable des Ladebefehls ersetzt wird.

20

2. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, dass die Adressinformation der globalen Variable durch die Adressinformation einer Zeigervariable ersetzt wird

25

3. Verfahren nach Anspruch 2, dadurch gekennzeichnet, dass die Adressinformation der Zeigervariable in einem reservierten Speicherbereich vorliegt.

4. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, dass ein Speicherbefehl auf die globale Variable manipuliert wird, indem der Speicherbefehl durch einen Sprungbefehl ersetzt wird.

30

5. Verfahren nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet, dass aus der Adressinformation eine Anfangsadresse der Funktion ermittelt wird.

6. Verfahren nach Anspruch 1 oder 5, dadurch gekennzeichnet, dass die Funktionen zur Steuerung von Betriebsabläufen durch Ersetzen der Adressinformation durch Zusatzfunktionen ersetzt werden.

7. Verfahren nach Anspruch 4, dadurch gekennzeichnet, dass die Funktionen zur Steuerung der Betriebsabläufe durch Ersetzen des Speicherbefehls durch den Sprungbefehl durch Zusatzfunktionen ersetzt werden.

5 8. Vorrichtung zur Durchführung eines Verfahrens zur Anpassung von Funktionen zur Steuerung von Betriebsabläufen, wobei die Funktionen auf wenigstens eine globale Variable wenigstens eines Programms zur Steuerung zurückgreifen und dieser globalen Variable eine Adressinformation zugeordnet ist, wobei ein Speichermittel vorgesehen ist, in welchem die Adressinformation vorliegt, wobei weiterhin Kontrollmittel enthalten sind, durch welche diese
10 Adressinformation der globalen Variablen durch wenigstens einen Ladebefehl aus dem Speichermittel geladen wird dadurch gekennzeichnet, dass die Kontrollmittel derart ausgestaltet sind, dass die Adressinformation der globalen Variable des Ladebefehls ersetzt wird.

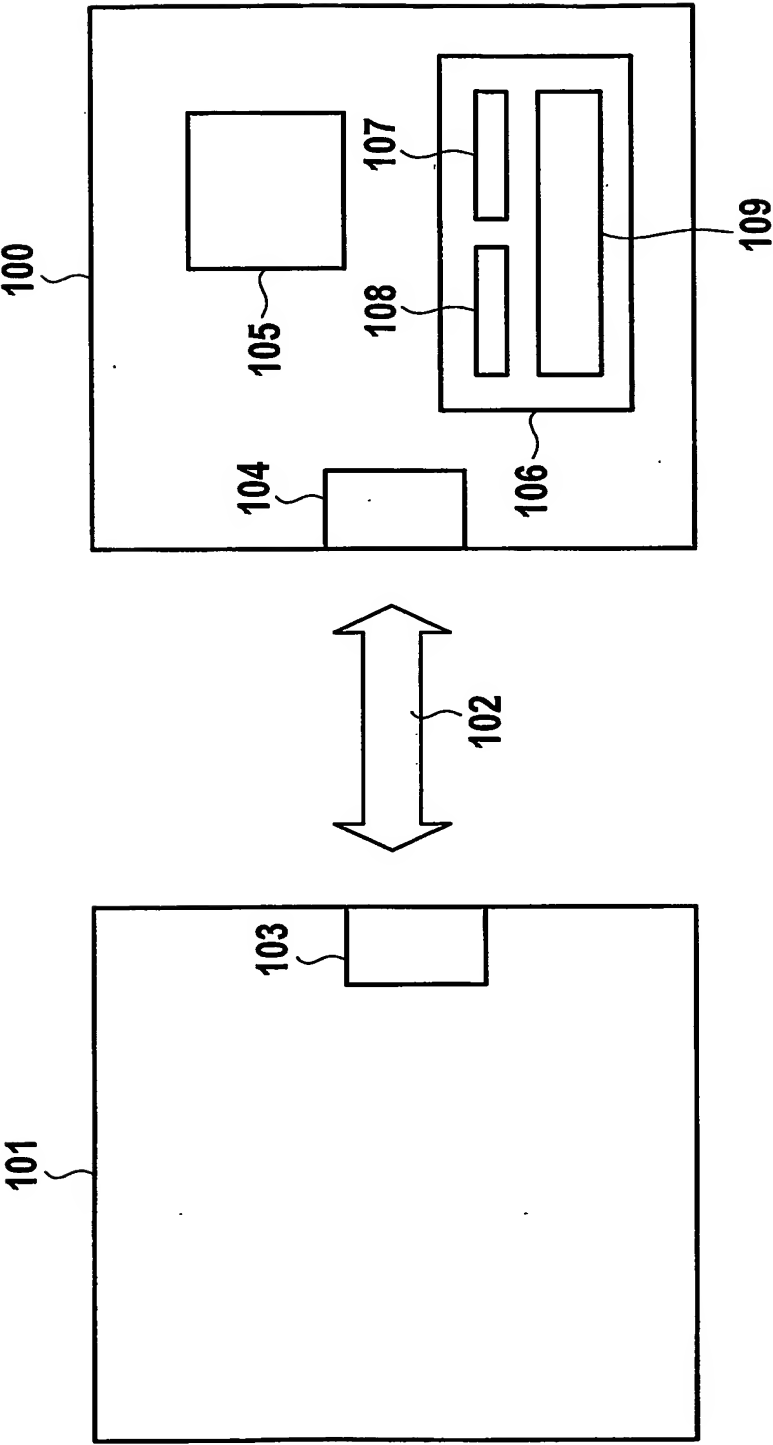
15 9. Vorrichtung nach Anspruch 8 zur Durchführung eines Verfahrens zur Anpassung von Funktionen zur Steuerung von Betriebsabläufen, dadurch gekennzeichnet, dass die Kontrollmittel derart ausgestaltet sind, dass zusätzlich ein Verfahren nach einem der Ansprüche 2 bis 7 durchgeführt wird.

20 10. Steuergerät zur Steuerung von Betriebsabläufen mit einer Vorrichtung zur Durchführung des Verfahrens nach Anspruch 8.

25 11. Computerprogramm-Produkt mit Programmcode, der auf einem maschinenlesbaren Träger gespeichert ist, zur Durchführung des Verfahrens nach einem der Ansprüche 1 bis 7, wenn das Programm auf einem Computer ausgeführt wird

12. - Computerprogramm mit Programmcode zur Durchführung aller Schritte nach einem der Ansprüche 1 bis 7, wenn das Programm in einem Computer ausgeführt wird

Fig. 1



2 / 11

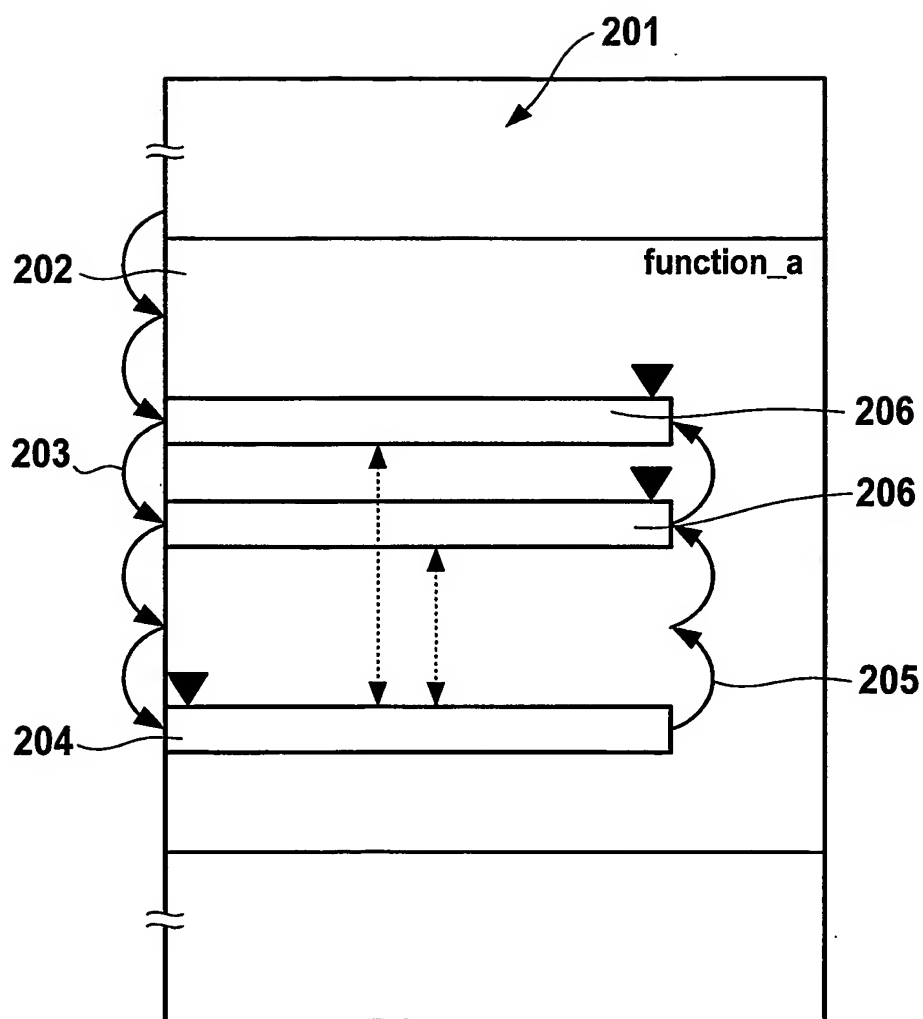


Fig. 2

Fig. 3

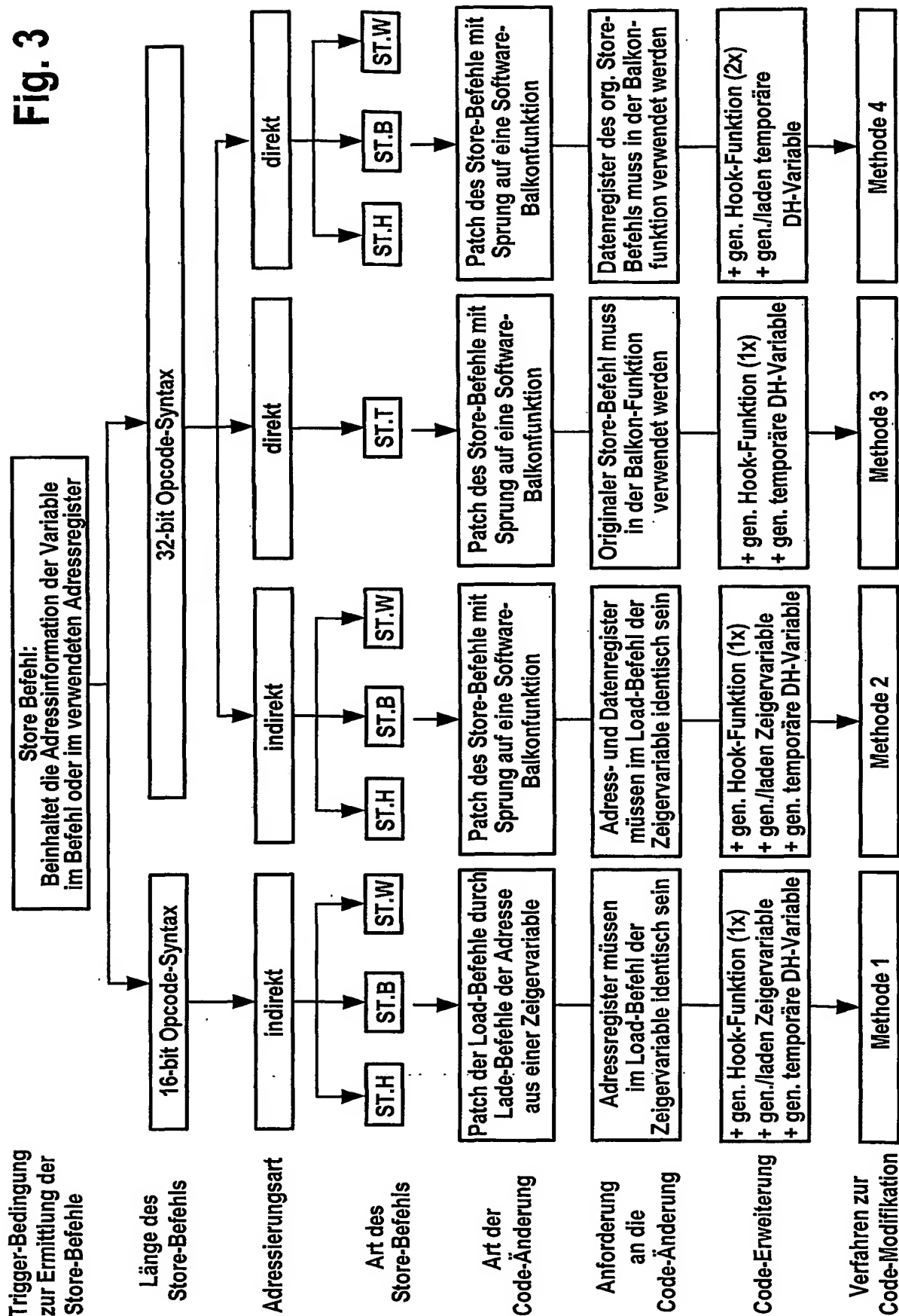
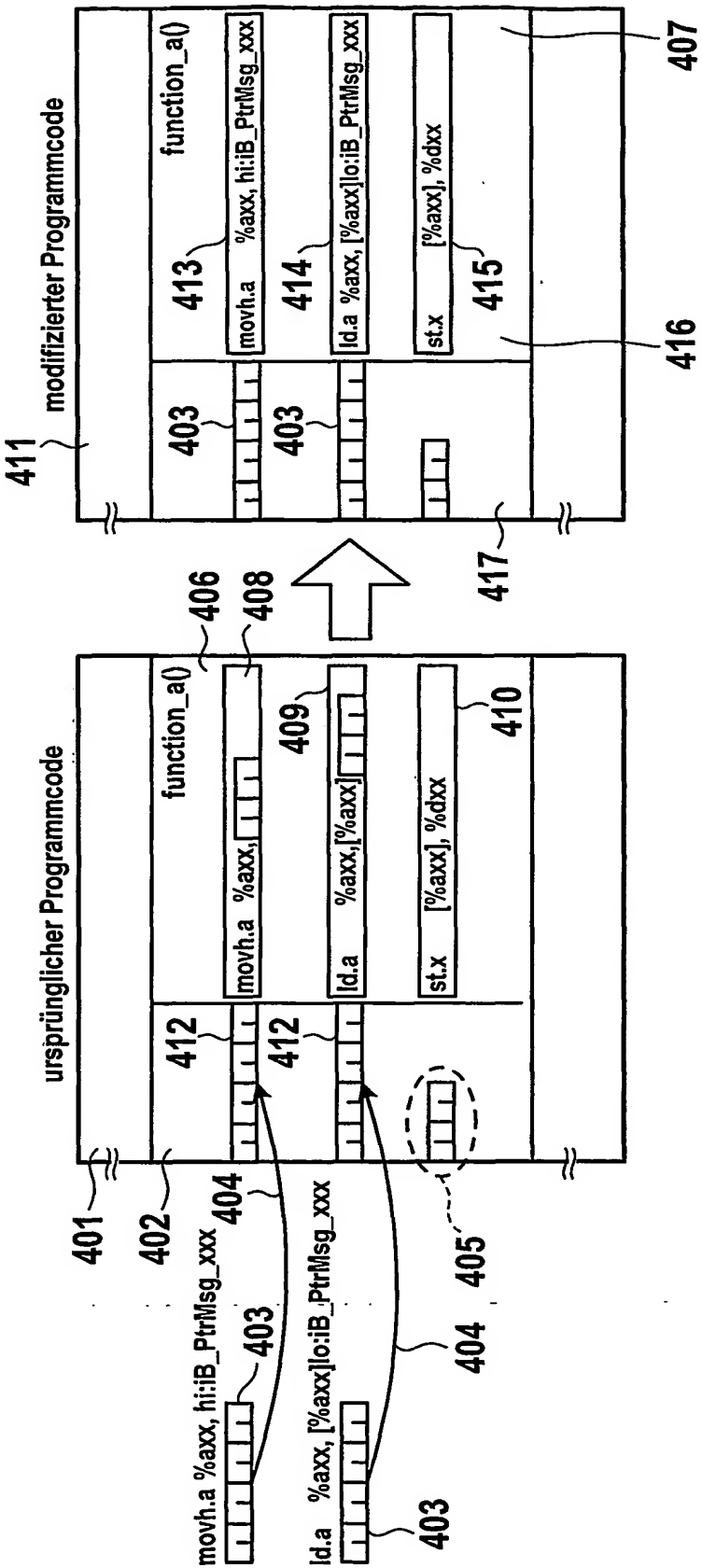
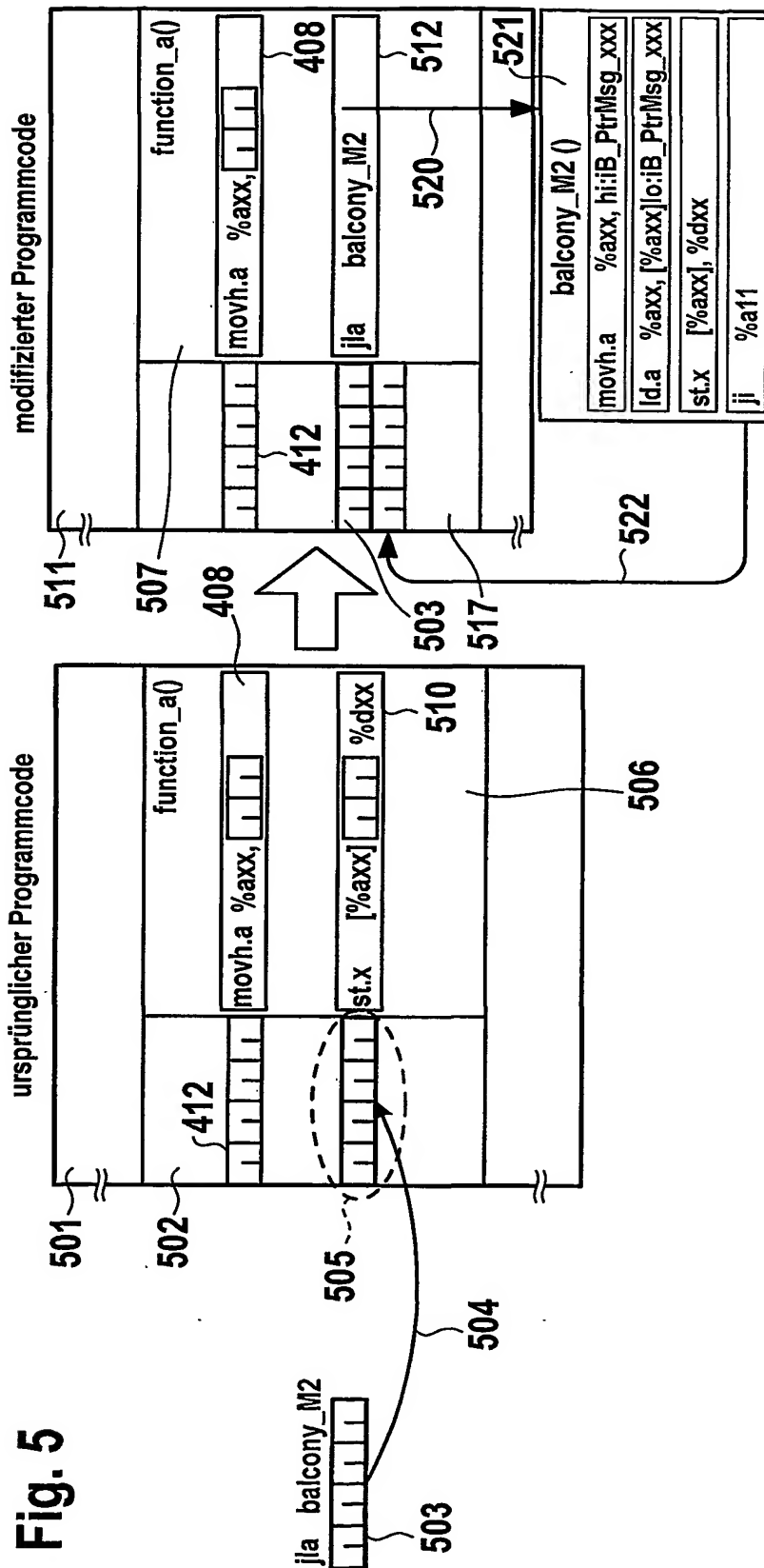


Fig. 4





6 / 11

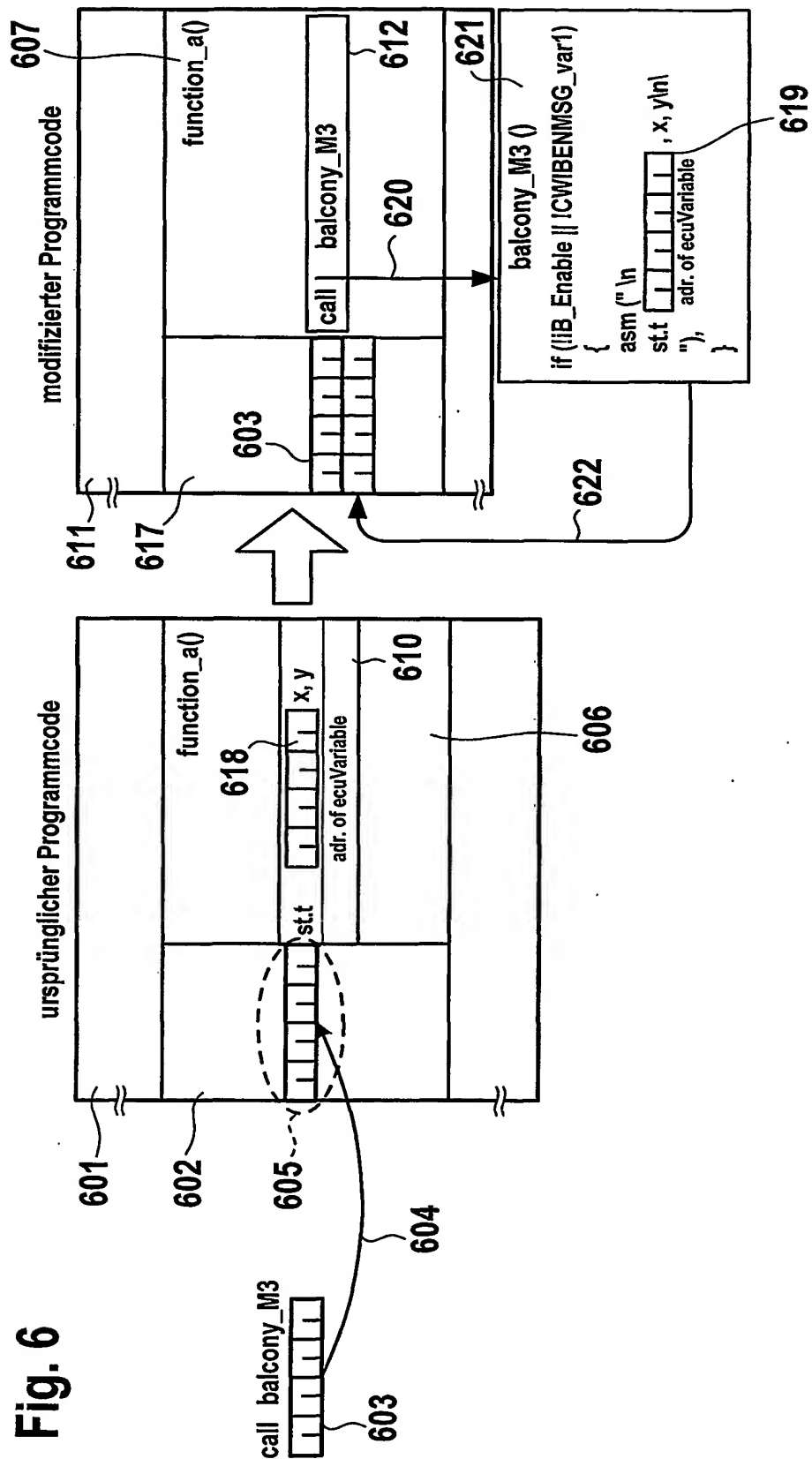
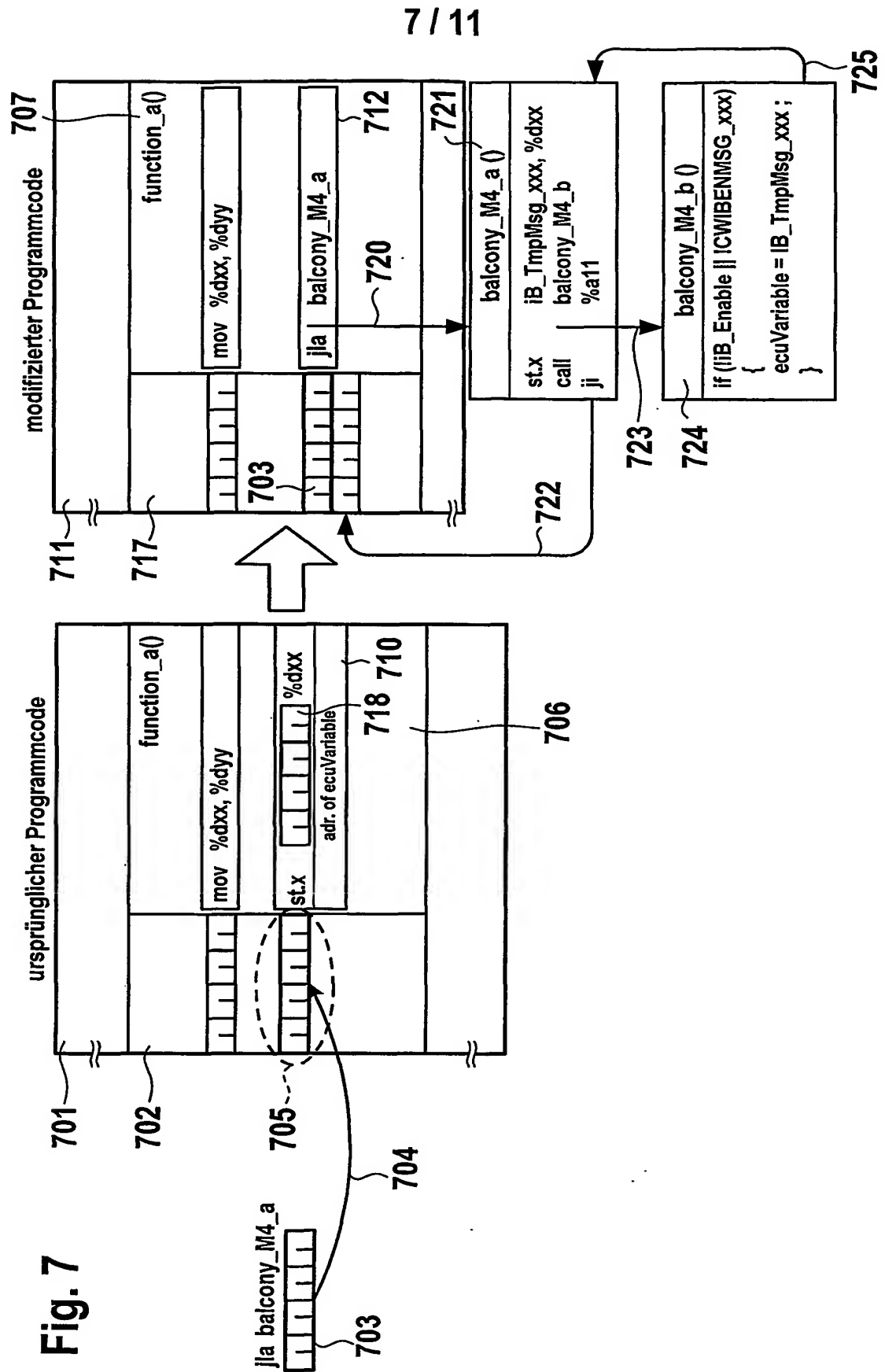
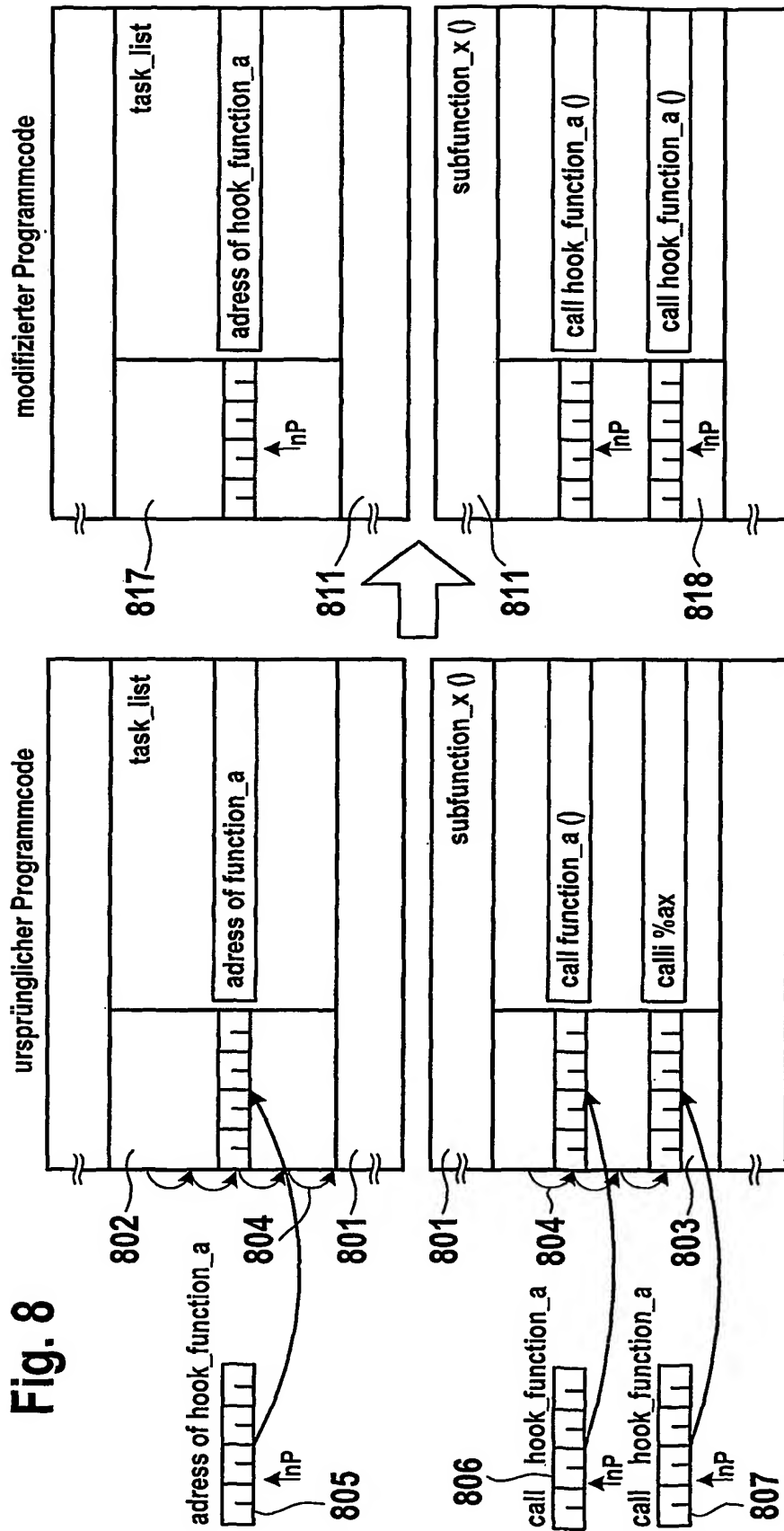


Fig. 7





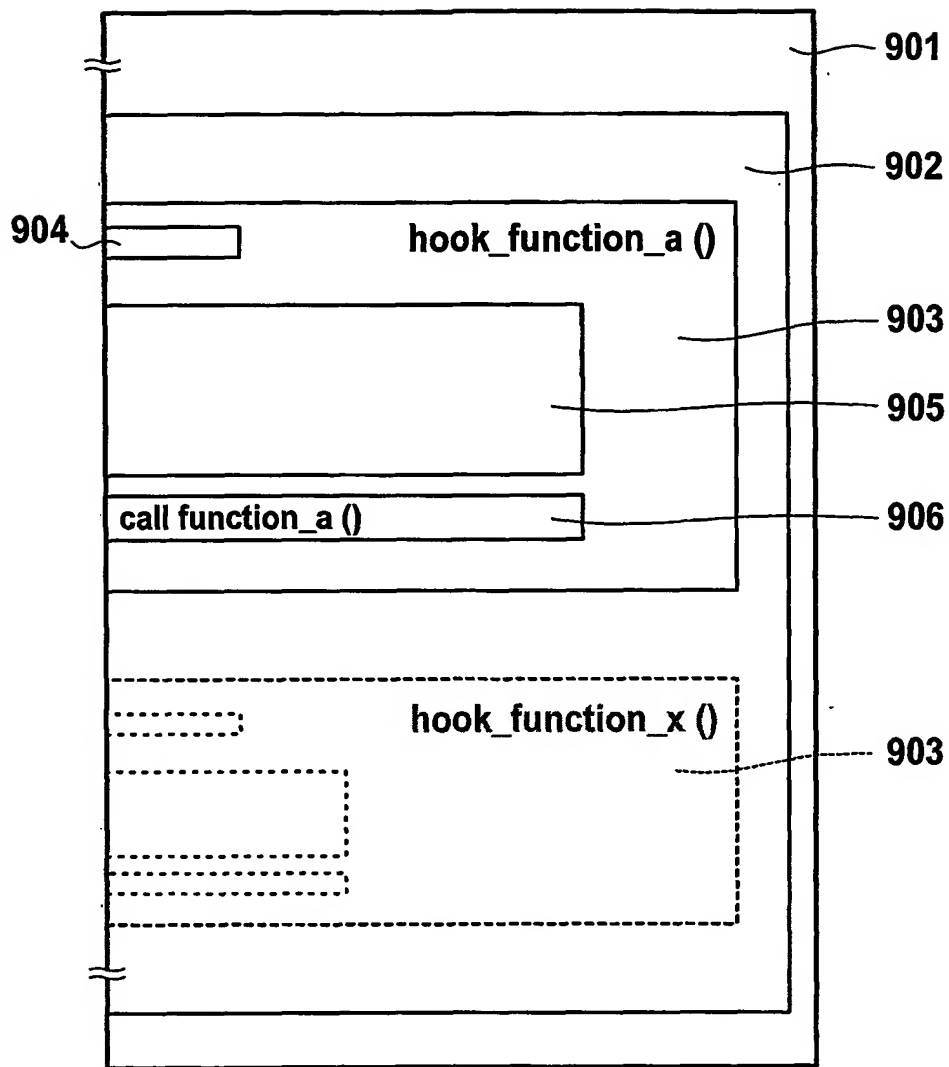


Fig. 9

10 / 11

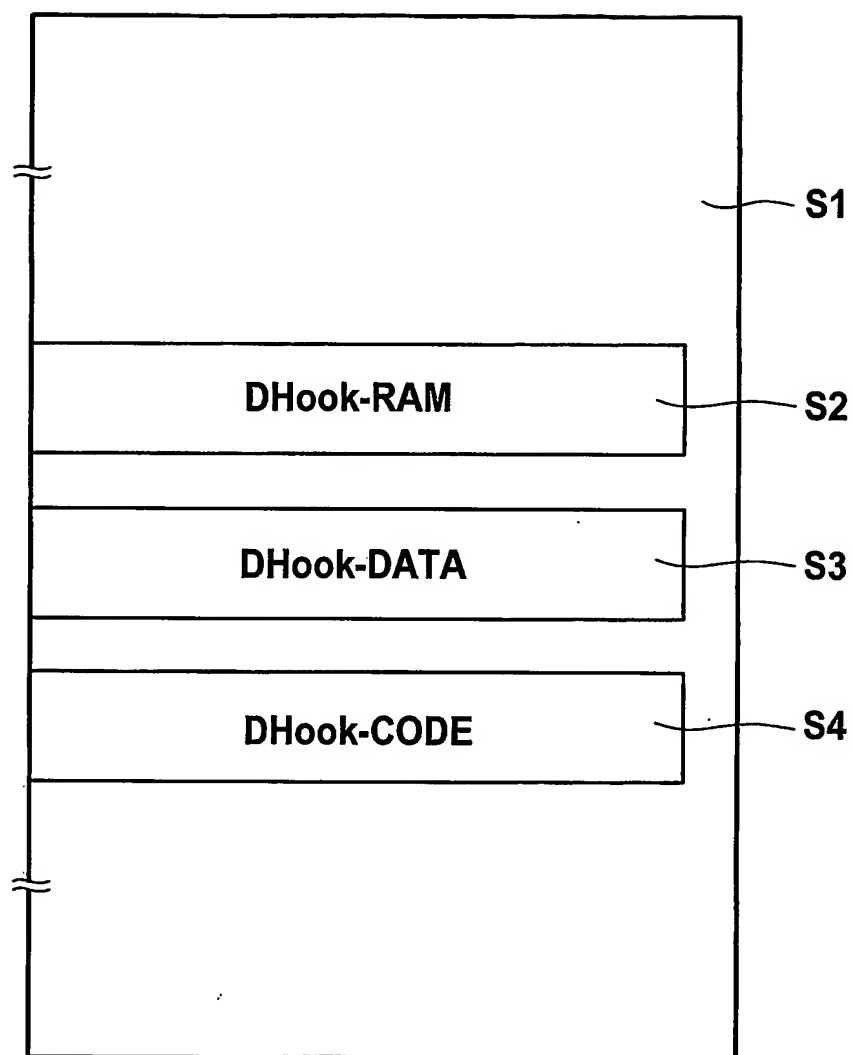


Fig. 10

11 / 11

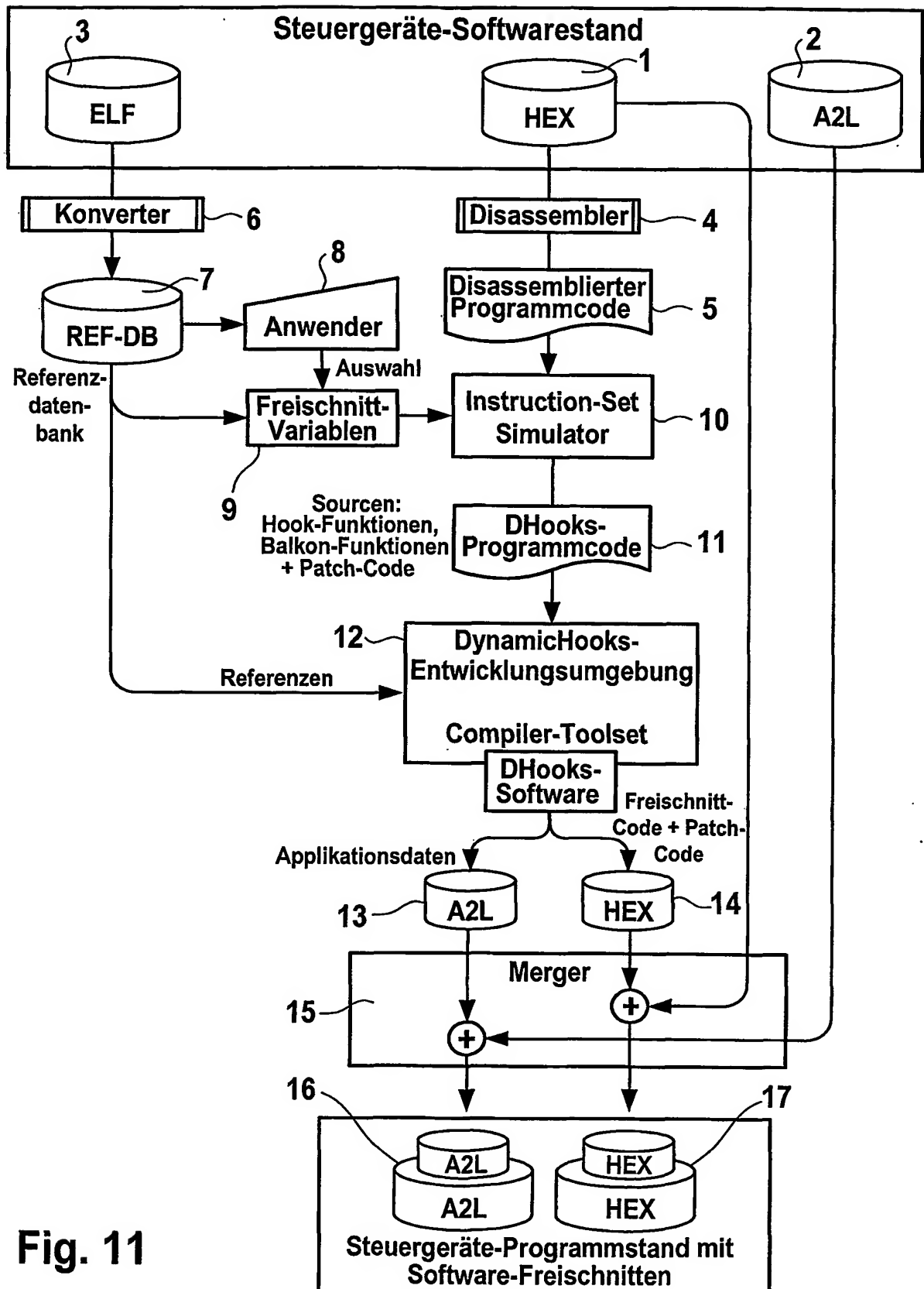


Fig. 11

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International Application No
PCT/DE2004/002447

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER

IPC 7 G05B15/02 G06F11/36

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)

IPC 7 G05B G06F

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practical, search terms used)

EPO-Internal

C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category *	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No
A	US 6 543 049 B1 (BATES CARY LEE ET AL) 1 April 2003 (2003-04-01) the whole document	1-12
A	US 4 866 665 A (HASWELL-SMITH ET AL) 12 September 1989 (1989-09-12) the whole document	1-12
A	US 5 109 504 A (LITTLETON ET AL) 28 April 1992 (1992-04-28) the whole document	1-12

☐ Further documents are listed in the continuation of box C

☒ Patent family members are listed in annex.

* Special categories of cited documents

- *A* document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance
- *E* earlier document but published on or after the international filing date
- *L* document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified)
- *O* document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means
- *P* document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed

- *T* later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention
- *X* document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone
- *Y* document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art.
- *&* document member of the same patent family

Date of the actual completion of the international search

6 April 2005

Date of mailing of the international search report

20/04/2005

Name and mailing address of the ISA

European Patent Office, P.B. 5818 Patentlaan 2
NL - 2280 HV Rijswijk
Tel. (+31-70) 340-2040, Tx 31 651 epo nl,
Fax: (+31-70) 340-3016

Authorized officer

Kuntz, J-M

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Information on patent family members

International Application No

PCT/DE2004/002447

Patent document cited in search report		Publication date		Patent family member(s)		Publication date
US 6543049	B1	01-04-2003	CA	2307349 A1		03-03-2001
			FR	2798204 A1		09-03-2001
US 4866665	A	12-09-1989	GB	2197506 A		18-05-1988
			DE	3732808 A1		26-05-1988
			FR	2606903 A1		20-05-1988
			JP	63115245 A		19-05-1988
US 5109504	A	28-04-1992	JP	3145127 B2		12-03-2001
			JP	5134861 A		01-06-1993

BEST AVAILABLE COPY

INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

Internationales Aktenzeichen

PCT/DE2004/002447

A. KLASSIFIZIERUNG DES ANMELDUNGSGEGENSTANDES

IPK 7 G05B15/02 G06F11/36

Nach der Internationalen Patentklassifikation (IPK) oder nach der nationalen Klassifikation und der IPK

B. RECHERCHIERTE GEBIETE

Recherchierte Mindestprüfstoff (Klassifikationssystem und Klassifikationssymbole)

IPK 7 G05B G06F

Recherchierte aber nicht zum Mindestprüfstoff gehörende Veröffentlichungen, soweit diese unter die recherchierten Gebiete fallen

Während der internationalen Recherche konsultierte elektronische Datenbank (Name der Datenbank und evtl. verwendete Suchbegriffe)

EPO-Internal

C. ALS WESENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN

Kategorie*	Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe der in Betracht kommenden Teile	Betr. Anspruch Nr.
A	US 6 543 049 B1 (BATES CARY LEE ET AL) 1. April 2003 (2003-04-01) das ganze Dokument	1-12
A	US 4 866 665 A (HASWELL-SMITH ET AL) 12. September 1989 (1989-09-12) das ganze Dokument	1-12
A	US 5 109 504 A (LITTLETON ET AL) 28. April 1992 (1992-04-28) das ganze Dokument	1-12



Weitere Veröffentlichungen sind der Fortsetzung von Feld C zu entnehmen



Siehe Anhang Patentfamilie

* Besondere Kategorien von angegebenen Veröffentlichungen :

A Veröffentlichung, die den allgemeinen Stand der Technik definiert, aber nicht als besonders bedeutsam anzusehen ist

E Älteres Dokument, das jedoch erst am oder nach dem internationalen Anmeldedatum veröffentlicht worden ist

L Veröffentlichung, die geeignet ist, einen Prioritätsanspruch zweifelhaft erscheinen zu lassen, oder durch die das Veröffentlichungsdatum einer anderen im Recherchenbericht genannten Veröffentlichung belegt werden soll oder die aus einem anderen besonderen Grund angegeben ist (wie ausgeführt)

O Veröffentlichung, die sich auf eine mündliche Offenbarung, eine Benutzung, eine Ausstellung oder andere Maßnahmen bezieht

P Veröffentlichung, die vor dem internationalen Anmeldedatum, aber nach dem beanspruchten Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist

T Spätere Veröffentlichung, die nach dem internationalen Anmeldedatum oder dem Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist und mit der Anmeldung nicht kollidiert, sondern nur zum Verständnis des der Erfindung zugrundeliegenden Prinzips oder der ihr zugrundeliegenden Theorie angegeben ist

X Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann allein aufgrund dieser Veröffentlichung nicht als neu oder auf erfindenscher Tätigkeit beruhend betrachtet werden

Y Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann nicht als auf erfindenscher Tätigkeit beruhend betrachtet werden, wenn die Veröffentlichung mit einer oder mehreren anderen Veröffentlichungen dieser Kategorie in Verbindung gebracht wird und diese Verbindung für einen Fachmann nahelegend ist

Z Veröffentlichung, die Mitglied derselben Patentfamilie ist

Datum des Abschlusses der internationalen Recherche

6. April 2005

Absenddatum des internationalen Recherchenberichts

20/04/2005

Name und Postanschrift der Internationalen Recherchenbehörde

Europäisches Patentamt, P.B. 5818 Patentlaan 2
NL - 2280 HV Rijswijk
Tel (+31-70) 340-2040, Tx 31 651 epo nl,
Fax (+31-70) 340-3016

Bevollmächtigter Bediensteter

Kuntz, J-M

INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

Angaben zu Veröffentlichungen, die zur selben Patentfamilie gehören

Internationales Aktenzeichen

PCT/DE2004/002447

Im Recherchenbericht angeführtes Patentdokument		Datum der Veröffentlichung	Mitglied(er) der Patentfamilie		Datum der Veröffentlichung
US 6543049	B1	01-04-2003	CA	2307349 A1	03-03-2001
			FR	2798204 A1	09-03-2001
US 4866665	A	12-09-1989	GB	2197506 A	18-05-1988
			DE	3732808 A1	26-05-1988
			FR	2606903 A1	20-05-1988
			JP	63115245 A	19-05-1988
US 5109504	A	28-04-1992	JP	3145127 B2	12-03-2001
			JP	5134861 A	01-06-1993

BEST AVAILABLE COPY